(54) EEPROM ACCESS METHOD (11) 63-182700 (A) (43) 29.7.1

(43) 29.7.1988 (19) JP

(21) Appl. No. 62-15703 (22) 26.1.1987 (71) MITSUBISHI ELECTRIC CORP (72) KAZUO ISHIKAWA

(51) Int. Cl'. G11C17/00

PURPOSE: To extend a service life by executing write by other counter whose number of times of write does not exceed a prescribed value, when the number of times of write of one counter exceeds the prescribed value, and generating a service life notice signal, when all the counters reach the prescribed value. CONSTITUTION: First of all, counters 1-(n) are set to "0". When a write request is received, the contents of a write counter 1 are added by "1" to a data area 1. After counting up, the counter 2 is used, and in the end, when the counter (n) has counted the prescribed number of times, it is informed to the outside as a service life of an EEPROM. According to this constitution, a service life of a conventional EEPROM can be extended to (n) times.

	,
3 - 1 3 - 1 4 - 1	H
3.1	⇃
	4
1	
À - A	- c
b-1	-,
P - 1	
b-1)
\$	
b = A	

b: data area. c: output (service life advance

19 日本国特許庁(JP)

10 特許出願公開

¹⁹ 公開特許公報(A)

昭63-183700

⑤Int,Cl.4
G 11 C 17/00

識別記号 309

庁内整理番号 Z-7341-5B 母公開 昭和63年(1988)7月29日

審査請求 未請求 発明の数 1 (全3頁)

^図発明の名称 EEPROMアクセス方法

②特 顋 昭62-15703

學出 顋 昭62(1987)1月26日

砂発 閉 者 石川 和 男

兵庫県神戸市兵庫区浜山通6丁目1番2号 三菱電袋コン

トロールソフトウエア株式会社内

②出 願 人 三菱電機株式会社

東京都千代田区丸の内2丁目2番3号

②代 理 人 弁理士 大岩 増雄 外2名

明 超 4

1. 発明の名称 EEPROMアクセス方法

2. 特許排収の転回

EEPROMをアクセスする場合にかいて、ま込まれる。 データを書き込むアドレスと、そのアドレスへ 次に動作にき のおき込み回数とを管理する各データエリアに データの優を 対応したカタンタを備え、このカタンタで各ア レスに何度を ドレスの書き込み回数をカタントし、このカタ (発現の単すな) ント 運が所足値に進すると、規定値に選したカ クンタは書き込みを停止し、上配の全てのカタ ように同一では クンタは書き込みを停止し、上配の全でのカタ は が同一で は クンタが上記規定値に進すると、寿命予告信号を れば同一で は 発生するようにしたことを特徴とする EEPR 20 M フク(月 5 1

1. 発明の詳細な説明

〔母葉上の利用分野〕

この発明は、情報処理袋型、情報伝送袋健等 ・ にかけるBEPROMアクセス万法に関するも のである。

〔従来の役済〕

まる図は、従来のBEPROMアクセス方法を示す図であり、EEPROMナペでがデータエリア(D)で、データ1、データ2・・・・データロと各アドレスにそれぞれ内容の異るデータが書き込まれる。

次に動作について説明する。

データの書き込み要求があれば、改当するアド レスに何度でも、データを書き込んでいく。 Care

(発明が解決しようとする問題点)

従来の3mPROMアクセス万法は、以上のようにほ成されているので、再を込み要求があれば同一アドレスに何度でも最を込む。

EEPROMは例えば日立ICメモリデータブック(881年3月発行)P348によると、「「一アドレスに書き込むことのできる回数が比較的短かく、消去/普込み回数1万回となっている。このように一つのアドレスでこの回数をこれると、EEPROM会をなった。」
IPROMの場合を習過することは困難であった。

特開昭63-183700(2)

この発明は、上記のような問題点を解消する ためになされたもので、EEPROMの再合を のばすことのできるEEEPROMアクセス方 法である。

[間辺点を解決するための手段]

この発明に係るEEPROUTクセス方法は データを再き込むアドレスと、そのアドレスへ の当き込み回数とを管理する各データエリアに 対応したカクンタを消えたものである。

[作用]

[発明の実施例]

以下、この発明の一実施測について説明する。 は1 図にかいて山は、データをどのエリアへ移 i 込むべきか、义、そのエリアに何度当き込ん

+1し、このカクンタのアドレスに対応したデータエリアに書き込みこのカクンタが規定回数に活したら、このカクンタ以外のカケンタを使用ししすべてのカクンタが規定回数に示したら 手命とみなして寿命予告の信号を発生するようにしてもよい。

(発明の効果)

以上のように、この発明によれば、データの 計学込み回数をカクンタにより管理し、 等き込 むべきデータエリアを欠々と変えることにより るBPROHの谷食が、 世来の万式の a 活われ ば中命を a 倍のばてことができ、また、 牛命の 外部出力が可能となる。

▲ 32個の選集な説明

は1 凶は、この分別の一実施利によるをEPROMの内部データ構造、第2 凶はこの発明の一天窓内のフローナマート、43 凶は近来の EEPROMの内部データ構造である。

る凶にないて、川はお定デーメエリアへのデ

だかを智雄するためのカクンタである。は11 仕実際にデータを書き込むべきデータエリアである。データエリア1 からデータエリアロまでの内部に格納されるデータは、従来の方式でのデータ

第3回はこの動作のフローチャートである。

次に動作について説明する。

イニシャアル処理として、ボーはIIIのカクションをでにのをセットする。
書きなみ要求があれば、データエリアlにデータ
を書き込み、カクンタ1の内容を+1が設立した。
での動作により、データカクンタ1が移きエートが設立した。
でかりントアンプされた場と、データをでの内容の内容の内でにより、アンタ1を収明し、データをでいたができないができます。
では、カクントでは、カクントでのできません。
では、カクントでは、ためによるにはないない。
なかなして、外部へ出力しるおかるととなった。

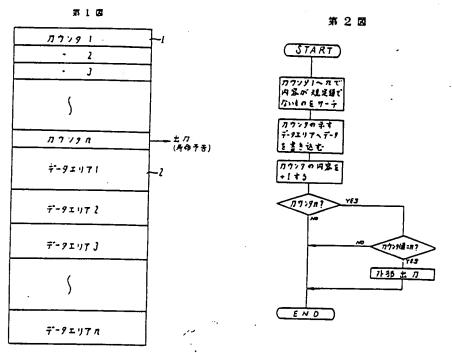
また、カクンター~ロの円任意のカクンタを

ータの書き込み回数を示すカクンタ、(E) はデータが寿き込まれるエリアである。

なか、図中、同一符号は、同一、叉は相当部分を示す。

代拜人 大 岩 增 進

特閒昭63-183700(3)



第 3 図

